## RECORDING AND REPRODUCING DEVICE

Patent number:

JP7222112

**Publication date:** 

1995-08-18

Inventor:

HYODO MASAAKI; MATSUURA TADAO

**Applicant:** 

SHARP KK

Classification: - international:

G11B20/10; H04N5/91; H04N5/92; H04N5/937;

G11B20/10; H04N5/91; H04N5/92; H04N5/937; (IPC1-

7): H04N5/937; G11B20/10; H04N5/91; H04N5/92

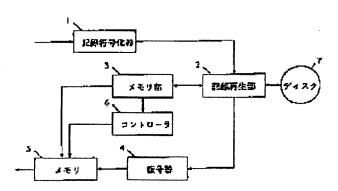
- european:

Application number: JP19940010370 19940201 Priority number(s): JP19940010370 19940201

Report a data error here

### Abstract of JP7222112

PURPOSE:To output data recorded in discontinuous areas continuously even when a rate of data read from a medium is identical to a rate of data required for decoding. CONSTITUTION: A recording coder 1 converts received picture data into a code to be recorded on a medium. A recording and reproducing section 2 records information (TOC data) relating to data recorded on the medium. A decoder 4 decodes the coded data read from the medium. A memory 5 stores the decoded data. A controller 6 controls the read of the memory 5 depending on a content of the memory section 3. The memory 5 stores reproduced data read from the medium and when the data stored in discontinuous areas on the medium are reproduced continuously. the reproduced data read from the medium are stored in the memory 5 and reproduction data are outputted after a prescribed time. The prescribed time is a M time required to access at random the discontinuous areas.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

## (19)日本国特許庁 (JP)

## (12) 公開特許公報(A)

## (11)特許出願公開番号

# 特開平7-222112

(43)公開日 平成7年(1995)8月18日

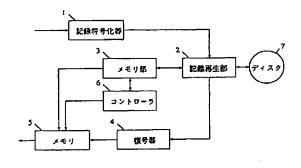
(51) Int.Cl. <sup>6</sup> H 0 4 N 5/937	識別記号	庁内整理番号	FI		技術表示箇所
G 1 1 B 20/10 H 0 4 N 5/91	3 2 1 Z	7736-5D			
			H 0 4 N	5/ 93 C	
				5/ 91 N	
		審査請求	未請求 請求項	質の数6 OL (全 9 頁)	最終頁に続く
(21)出願番号	<b>特願平6-10370</b>		(71)出願人	000005049 シャープ株式会社	
(22)出願日	平成6年(1994)2月	1日	(70) SWHILL	大阪府大阪市阿倍野区長池	町22番22号
			(72) 発明者	兵頭 正晃 大阪府大阪市阿倍野区長池 ャープ株式会社内	町22番22号 シ
			(72)発明者	松浦 忠男 大阪府大阪市阿倍野区長池 ャープ株式会社内	町22番22号 シ
			(74)代理人	弁理士 高野 明近	

## (54) 【発明の名称】 記録再生装置

## (57)【要約】

【目的】 メディアから説み出すデータレートと復号に 必要なデータレートが同一でも、不連続な領域に記録さ れたデータを連続して出力する。

【構成】 記録符号化器1は入力画像データをメディアに記録するための符号に変換する。記録再生部2は符号化されたデータを記録、再生する。メモリ部3はメディアに記録されているデータに関する情報(TOCデータ)を記録する。復号器4はメディアから読み出した符号化データを復号する。メモリ5は復号データを蓄積する。コントローラ6はメモリ部3の内容によってメモリ5の読み出しを制御する。メディアから読み出した再生データを蓄えるメモリ5を備え、メディア上で不連続な領域に記録されているデータを連続して再生する場合、メディアから読み出した再生データを前配メモリ5に所定の時間後から再生データを出力し、前記所定の時間が不連続な部分をランダムアクセスするのに要する時間である。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 動画像又は音声を高速なランダムアクセスが可能な記録媒体に記録、再生する記録再生装置において、前記記録媒体から読み出した再生データを蓄えるメモリを有し、前記記録媒体上で不連続な領域に記録されているデータを連続して再生する場合、メディアから読み出した再生データを前記メモリに蓄え、所定の時間後に前記メモリから再生データを出力し、前記所定の時間が不連続な部分をランダムアクセスするのに要する時間であることを特徴とする記録再生装置。

【請求項2】 動画像又は音声を高能率に符号化し、高速なランダムアクセスが可能な記録媒体に記録、再生する記録再生装置において、前記記録媒体から読み出した符号化データを替えるメモリを有し、前記記録媒体上で不連続な領域に記録されているデータを連続して再生する場合、メディアから読み出した符号化データを前記メモリに替え、所定の時間後から復号を開始し、前記所定の時間は、不連続な部分をランダムアクセスするのに要する時間分の再生データに相当する符号化データが前記メモリ部に蓄積される時間であることを特徴とする記録 20 再生装置。

【請求項3】 ビデオシーケンスを管理する第1のテーブルと、前記ビデオシーケンスが記録された記録媒体上の位置を管理する第2のテーブルとを有し、前記第1のテーブル及び第2のテーブルを用いて前記所定の時間を求めることを特徴とする請求項1又は2記載の記録再生装置。

【請求項4】 入力画像データをメディアに記録するための符号に変換する記録符号化器と、該記録符号化器で符号化されたデータを記録、再生する記録再生部と、前30記メディアに記録されているデータに関する情報を記録するメモリ部と、前記メディアから読み出した符号化データを復号する復号器と、該復号器による復号データを蓄積するメモリと、前記メモリ部の内容によって前記メモリの読み出しを制御するコントローラとから成ることを特徴とする記録再生装置。

【請求項5】 前記メモリ部は、前記記録再生部とのデータのやりとりを行うとともに、前記コントローラへ制御信号を伝送するメモリコントローラと、該メモリコントローラとデータのやりとりを行い、ビデオシーケンス 40を管理する第1のテーブルを記録するメモリと、前記ビデオシーケンスが記録された記録媒体上の位置を管理する第2のテーブルを記録するメモリとから成ることを特徴とする請求項4記載の記録再生装置。

【請求項6】 前記記録符号化器の前段に高能率符号化器を設け、前記メモリの後段に高能率復号器を設けたことを特徴とする請求項4,5記載の記録再生装置。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、記録再生装置に関し、

より詳細には、CD (Compact Disc) などの読み出し 専用ディスク記録媒体 (メディア) を用いたディジタル ビデオディスク再生装置や音声再生装置、あるいは光磁 気ディスクなどの書き換え可能なディスクメディアを用 いたディジタルビデオディスク記録再生装置や音声記録 再生装置に関する。

#### [0002]

【従来の技術】CDや磁気ディスク、光磁気ディスクといったディスク媒体を用いた音声記録装置や動画像記録 10 装置は高速なランダムアクセスが可能である。高速なランダムアクセスを用いれば、ランダムアクセスに要する短時間分再生するのに必要なデータを予めメモリに書えておくことにより、メディア上で不連続な領域に記録されたデータをあたかも連続なデータとして再生することができる。

【0003】従来の音声記録装置について記載した公知 文献としては、例えば、「MDは本命か?」(増田和枝 エレクトロニクス, 1993年4月号 p.25~29)が ある。この文献のものは、音飛びガードメモリを搭載 し、メモリに予め符号化データを蓄積しておくことで、 メディアからデータが得られない場合でもメモリに蓄積 されたデータを用いて連続再生を可能にしている。

【0004】不連続な領域に記録されたデータを連続再生できれば、例えば、長時間連続記録する場合、データを不連続な領域に分割して記録しても、再生時には連続したデータとして再生することが可能になる。また、データのコピーをすることなく再生順序を変更したり、データの一部分を消去したり、再生順序を入れ換えるといった編集作業が可能になる。

#### [0005]

【発明が解決しようとする課題】不連続部分をジャンプ 又はランダムアクセスする時間はメディアからデータが 得られず、メディアからデータが得られない時間も再生 データを連続して出力するためには、メモリに予めメディアから読み出したデータを蓄積しておく必要がある。 そのため、従来の技術では、メディアから読み出すデー タレートを復号に必要なデータレートよりも高くする必 要があった。

【0006】本発明は、このような実情に鑑みてなされたもので、メディアから読み出すデータレートと復号に必要なデータレートが同一でも、不連続な領域に記録されたデータを連続して出力することを可能にする記録再生装置を提供することを目的としている。

## [0007]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記目的を達成するために、(1)動画像又は音声を高速なランダムアクセスが可能な記録媒体に記録、再生する記録再生装置において、前記記録媒体から読み出した再生データを著えるメモリを有し、前記記録媒体上で不連続な領域に50 記録されているデータを連続して再生する場合、メディ

アから読み出した再生データを前記メモリに蓄え、所定 の時間後に前記メモリから再生データを出力し、前記所 定の時間が不連続な部分をランダムアクセスするのに要 する時間であること、或いは、(2)動画像又は音声を 高能率に符号化し、高速なランダムアクセスが可能な記 録媒体に記録、再生する記録再生装置において、前記記 録媒体から読み出した符号化データを蓄えるメモリを有 し、前記記録媒体上で不連続な領域に記録されているデ ータを連続して再生する場合、メディアから読み出した 符号化データを前記メモリに蓄え、所定の時間後から復 10 号を開始し、前配所定の時間は、不連続な部分をランダ ムアクセスするのに要する時間分の再生データに相当す る符号化データが前記メモリ部に蓄積される時間である こと、更には、(3)前記(1)又は(2)において、 ビデオシーケンスを管理する第1のテーブルと、前記ビ デオシーケンスが記録された記録媒体上の位置を管理す る第2のテーブルとを有し、前記第1のテーブル及び第 2のテーブルを用いて前記所定の時間を求めること、或 いは、(4)入力画像データをメディアに記録するため の符号に変換する記録符号化器と、該記録符号化器で符 号化されたデータを記録、再生する記録再生部と、前記 メディアに記録されているデータに関する情報を記録す るメモリ部と、前記メディアから読み出した符号化デー 夕を復号する復号器と、該復号器による復号データを蓄 積するメモリと、前記メモリ部の内容によって前記メモ リの読み出しを制御するコントローラとから成ること、 更には、(5)前記(4)において、前記メモリ部は、 前記記録再生部とのデータのやりとりを行うとともに、 前記コントローラへ制御信号を伝送するメモリコントロ ーラと、該メモリコントローラとデータのやりとりを行 30 い、ビデオシーケンスを管理する第1のテーブルを記録 するメモリと、前記ビデオシーケンスが記録された記録 媒体上の位置を管理する第2のテーブルを記録するメモ リとから成ること、更には、(6)前記(4)又は (5) において、前記記録符号化器の前段に高能率符号 化器を設け、前記メモリの後段に高能率復号器を設けた ことを特徴としたものである。

[0008]

【作用】前記構成を有する本発明の記録再生装置は、

(1) 予め再生データをメモリに格納し、ランダムアク 40 ク上の連続した記録領域毎に1ワードのデータがある。 セスする間もメモリに蓄えられているデータを用いて再 生を継続する。また、(2) 予め符号化データをメモリ に格納し、ランダムアクセスする間もメモリに蓄えられ ている符号化データを用いて復号を継続する。さらに、 ク上の連続した記録領域毎に1ワードのデータがある。 1ワードデータは次のセクタテーブルを示すポインタ 「次の領域のアドレス」と連続領域の開始セクタ番号である「開始セクタ番号」と連続領域の終了セクタ番号である「終了セクタ番号」の3つからなる。シーケンステ

(3) ビデオシーケンスが配録された配録媒体上の位置を管理するテーブルからランダムアクセスの回数、或いは、ランダムアクセスでジャンプするセクタ数を計算し、ランダムアクセスに必要な時間を求める。

[0009]

**【実施例】実施例について、図面を参照して以下に説明 50 スを示すが、ポインタ「次の領域のアドレス」でつなが** 

する。図1は、本発明による記録再生装置の一実施例 (請求項1,4)を説明するための構成図で、動画像記録再生装置の構成図である。図中、1は記録符号化器、2は記録再生部、3はメモリ部、4は復号器、5はメモリ、6はコントローラ、7はディスクである。

【0010】記録符号化器1は入力画像データをメディアに記録するための符号に変換し、記録再生部2は符号化されたデータを記録、再生する。メモリ部3は、メディアに記録されているデータに関する情報(以下、TOCデータと呼ぶ)を記録し、復号器4はメディアから読み出した符号化データを復号する。メモリ5は復号データを蓄積し、コントローラ6は前記メモリ部3の内容によって前記メモリ5の読み出しを制御する。

【0011】図2は、図1におけるメモリ部の構成図 (請求項3,5)で、図中、11はメモリコントローラ、12はメモリ (シーケンステーブル)、13はメモリ (セクタテーブル)である。メモリ部3は2つのメモリ12,13と、該メモリ12,13を制御するメモリコントローラ11で構成されており、該メモリコントローラ11は、図1に示す記録再生部2とのデータのやりとりを行うとともに、コントローラ6へ制御信号を伝送する。

【0012】図3は、図2におけるメモリ12、13に 記録されるTOCデータの内容の一例を示す図である。 メモリ12のシケンステープルは1つのビデオシーケン スに対して1ワードのデータがある。ここで、ビデオシ ーケンスとは、例えば、記録が開始されてから記録が終 了するまでの時間的に連続したデータを示す。1ワード データは次のシーケンステーブルを示すポインタ「次の シーケンスアドレス」とセクタテーブルの位置を示すポ インタ「セクタテーブルアドレス」とからなる。「次の シーケンスアドレス」はビデオシーケンスの再生順序を 示し、「セクタテーブルアドレス」はピデオシーケンス に対応するセクタ番号を記録したメモリ13、すなわ ち、セクタテーブルのアドレスを示す。ここで、「次の シーケンスアドレス」はメモリ12のアドレスを示す が、ポインタ「次のシーケンスアドレス」でつながれた 最後のデータは'終了'を示す特別な値を有する。

【0013】メモリ13のセクタテーブルには、ディスク上の連続した記録領域毎に1ワードのデータがある。1ワードデータは次のセクタテーブルを示すポインタ「次の領域のアドレス」と連続領域の開始セクタ番号である「開始セクタ番号」と連続領域の終了セクタ番号である「終了セクタ番号」の3つからなる。シーケンステーブルの1ワードデータに対応するセクタテーブルは、シーケンステーブルの「セクタテーブルアドレス」で示されたセクタテーブルアドレスから、ポインタ「次の領域のアドレス」でつながった分のセクタテーブルの一連となる。「次の領域のアドレス」はメモリ13のアドレスを示すが、ポインタ「次の領域のアドレス」でつなが

れた最後のデータは '終了' を示す特別な値を有する。
【0014】図4(a),(b)は、メモリ部の各テーブルに配録されるTOCデータと配録領域の関係を示す図で、図4(a)はメディアに配録されているデータ、図4(b)は1シーケンスのデータを各々示している。メディア上には複数のビデオシーケンスを記録することができ、1つのビデオシーケンスがメディア上で連続した領域に記録されることもあれば、複数の領域に分割して記録されることもある。図4(a)の例では、3つのビデオシーケンスが記録されており、ビデオシーケンス 101は3つの領域に分割して記録されている。再生順序はビデオシーケンス1,2,3の順であるとする。

【0015】図4(a)の例の場合、シーケンステーブルにはビデオシーケンス1,2,3それぞれに対応した3つの1ワードデータがあることになる。最初の1ワードデータはビデオシーケンス1に対応するデータであり、ビデオシーケンス1の「次のシーケンスアドレス」がビデオシーケンス2に対応する1ワードデータを示し、ビデオシーケンス2の「次のシーケンスアドレス」がビデオシーケンス3に対応する1ワードデータを示す20ことになる。そして、シーケンステーブルの「セクタテーブルアドレス」がビデオシーケンスに対応する最初のセクタテーブルのアドレスを示す。この管理は、図2のメモリ12(シーケンステーブル)で行なっている。

【0016】セクタテーブルは、メディア上で連続した 記録領域に1ワードデータが対応する、すなわち、図4 (b) の場合、ビデオシーケンス1に対応するセクタテーブルの1ワードデータは3つあることになる。このように、複数のセクタテーブルがある場合は、セクタテーブルの「次の領域のアドレス」が順々に次のセクタテー 30 ブルデータを示す。セクタテーブルの1ワードテーブルのうち、「開始セクタ番号」は連続する記録領域の最初のセクタ番号を示し、「終了セクタ番号」は最後のセクタ番号を示す。

【0017】次に各部分の動作をさらに詳述する。まず、装置にディスクが挿入された場合、記録再生部2はメデイアに記録されているTOCデータを読み出してメモリ部3に出力する。該メモリ部3では入力されるデータを所定の位置に記録する。ディスクに符号化データを記録する場合は、まず記録符号化器1にデータが入力され、記録符号化した後に記録再生部2に出力される。該記録再生部2では、入力されるデータをメディアに記録するとともに、データを記録する領域の最初のセクタ番号と最後のセクタ番号をメモリ部3に出力する。該メモリ部3では入力されるセクタ番号を記録するが、詳細は後述する。

【0018】ディスクに記録されているデータを再生する場合は、まず、メモリ部3から記録再生部2にデータが記録されているメディア上での最初と最後のセクタ番号が入力され、複数の領域に分割して記録されている場 50

合はそれぞれの領域毎に最初と最後のセクタ番号が入力される。 記録再生部 2 は入力されるセクタ番号に従ってディスクにアクセスし、データを読み出し、復号器 4 に出力する。 復号器 4 では入力される符号を復号し、メモリ5 に出力する。メモリ5 ではコントローラ6 からの信号に従って、データの出力開始時刻を遅らせる。

6

【0019】図5は、ディスクに符号化データを記録する場合のメモリ部3の動作を説明するためのフローチャートである。以下、各ステップに従って順に説明する。記録時には、記録されるビデオシーケンスに対応するTOCデータをメモリ部3に追加記録することになる。メモリ12のシーケンステーブルでは、既に記録されているデータの後尾に1ワードのデータを追加し、追加されたシーケンステーブルのデータを追加記録する。なお、以下の説明では、adl2,adl12はメモリ12のシーケンステーブルのアドレスを、adl3,adn13はメモリ13のセクタテーブルのアドレスを示す。

【0020】まず、ステップ1~ステップ4でメモリ12のシーケンステーブルを設定する。メモリ12の空き 領域とメモリ13の空き領域を探索し、それぞれad12, ad13とする(ステップ1)。そして、ad12の「セクタテーブルアドレス」をad13, 「次のシーケンスアドレス」を '終了'と設定する(ステップ2)。次に、シーケンステーブルのポインタ「次のシーケンスアドレス」でつながったデータのうち、最後のデータのアドレスをad112とする(ステップ3)。そして、ad112の「次のシーケンスアドレス」をad12と設定する(ステップ4)。以上の操作でシーケンステーブルの後尾に新たな1ワードデータad12が追加されたことになる。

【0021】次に、ステップ5~ステップ10でメモリ 13のセクタテーブルを設定する。メモリ部3には、メ ディア上での記録領域の最初のセクタ番号と最後のセク 夕番号が入力されるので、この入力データをadl3の 「開始セクタ番号」と「終了セクタ番号」に記録する (ステップ5, 6)。そして、入力データが終了かどう かが判定され(ステップ7)、入力データが終了でない 場合は、さらにセクタテーブルの空き領域を探索し、a dn13とする(ステップ8)。そして、ad13の 「次の領域のアドレス」をadn13と設定し、ad1 3がadn13を示すように更新する(ステップ9)。 そしてステップ5に戻る。前記ステップ7で入力データ が終了と判定された場合は、adl3の「次の領域のア ドレス」を'終了'と設定し(ステップ10)、動作を 終了する。このように、ステップ5~ステップ10のル ープでセクタテーブルのデータが設定されることにな る。

【0022】次に、再生時の動作を説明する。再生時に のは、メモリ部3から記録再生部2にTOCデータのう

ち、再生するシーケンスに対応したデータ、すなわち、 メディア上で符号化データが記録されている1つ又は複 数の領域それぞれの最初のセクタ番号と最後のセクタ番 号が出力される。また、コントローラ6からメモリ5へ は、再生の開始時にメモリ5でデータを遅延させる時間 を決定するパラメータを出力する。

【0023】データが複数の領域に分割して記録されて いる場合には、1つの領域のデータを読み出した後、次 の領域にジャンプまたはランダムアクセスする必要があ アからデータが得られないため、その間はメモリ5に蓄 積してあるデータを用いて再生を継続する。したがっ て、メモリ5で再生開始時にジャンプ又はランダムアク セスに必要な時間分のデータを保持しておけば、記録再 生部2からのデータが途切れても、メモリ5からはデー 夕を出力することが可能となる。

【0024】データがディスク上でN箇所に分割して記 録されているとすると、N-1回のランダムアクセスが 必要になる。ここで、1回のランダムアクセスに必要な 最大の時間をTとすると、ランダムアクセスに必要な時 20 間、すなわち、メディアからデータが得られない時間は 最大でT×(N-1)となる。したがって、コントロー ラ6はピデオシーケンス再生中に何回ジャンプ又はラン ダムアクセスが発生するかカウントし、その値に比例し た時間だけメモリ5の再生開始時間を遅らせるように制 御すればよい。

【0025】図6は、再生時のメモリ部3及びコントロ ーラ6の動作を説明するためのフローチャートである。 以下、各ステップに従って順に説明する。なお、以下の 説明では、adl2はメモリ12のシーケンステープル 30 のアドレスを、adl3はメモリ13のセクタテープル のアドレスを示す。まず、最初にad12が再生するビ デオシーケンスに対応するシーケンステーブルのデータ を示すように設定し、ad13をad12の「セクタテ ーブルアドレス」と設定する。そして、ジャンプ又はラ ンダムアクセスの回数をカウントする count を0とす る(ステップ21)。

【0026】次に、ad13の「次の領域のアドレス」 が'終了'を示しているかどうかを判定する(ステップ 22)。 '終了' でない場合は、再生するシーケンスが 40 連続していない別の領域に格納されていることを示して いるので、ad13をad13の「次の領域のアドレ ス」としてポインタを進め、countをインクリメントす る (ステップ23)。そして、ステップ22に戻る。ス テップ22及びステップ23のループで再生するビデオ シーケンスのジャンプ回数がカウントされる。前記ステ ップ22で「終了」を示している場合は、ジャンプ回数 に比例した時間 (count×T) だけメモリ5の出力を遅 延させ、ad13をad12の「セクタテーブルアドレ ス」にリセットする(ステップ24)。

【0027】次に、セクタテーブルのデータad13の 「開始セクタ番号」と「終了セクタ番号」を配録再生部 2に出力する(ステップ25)。そして、ad13の 「次の領域のアドレス」が'終了'を示しているかどう かを判定し(ステップ26)、'終了'でない場合は、 ad13をad13の「次の領域のアドレス」に更新し (ステップ27)、ステップ25に戻る。ステップ25 ~ステップ27のループでビデオシーケンスのデータが **書き込まれている複数の領域について、最初のセクタと** る。ジャンプ又はランダムアクセスしている間はメディ 10 最後のセクタ番号が記録再生部2に順次出力される。そ して、ステップ26で'終了'と判定されると、処理を 終了する。

> 【0028】あるいは、メモリ部4に記載されているT OCデータから、何セクタジャンプするかは計算できる ので、その値からジャンプに要する時間を計算してもよ い。すなわち、予めジャンプするセクタ数とジャンプに 要する時間の関数を求めておき、その関数を用いてビデ オシーケンス再生中にディスクから符号化データが得ら れない時間をより正確に求めるものである。

【0029】図7は、再生時のメモリ部及びコントロー ラの動作を説明するためのフローチャートである。以 下、各ステップに従って順に説明する。なお、以下の説 明では、ad12はメモリ12のシーケンステープルの アドレスを、ad13はメモリ13のセクタテーブルの アドレスを示し、f はセクタ数とジャンプに要する時間 を示す関数で、 f(x)はセクタ数xをジャンプするのに 要する時間を示す。

【0030】図7のステップ31~ステップ37の動作 は、図6のステップ21~ステップ27とほぼ同一であ るが、図6では、ステップ22及びステップ23の動作 でジャンプの回数をカウントし、ステップ24でジャン プ回数に比例した値でメモリ5を制御しているのに対 し、図7の例では、ステップ31~ステップ33のルー プでジャンプするセクタ数を計算し、セクタ数に応じた ジャンプ時間を計算し、ステップ34でメモリ5の出力 を制御している点が異なる。ステップ33で distance はジャンプするセクタ数を示し、f(distance)はdistan ceをジャンプするのに要する時間を示す。また、 | star t-end | は 'start-end' の絶対値を示す。

【0031】さらに、セクタテーブルを図8のように、 1ワードデータ毎に次の領域にジャンプするのに必要な 時間を示す「ジャンプ時間」を付加し、ジャンプに必要 な時間を計算しても良い。この場合、符号化データ記録 時に「ジャンプ時間」を記録する必要がある。メモリ部 3では、ビデオシーケンスの再生順序を変更する場合や ビデオシーケンスを消去する場合は、シーケンステープ ル又はシーケンステーブルのポインタの変更だけで済 む。例えば、ビデオシーケンスの再生順序を変更する場 合は、シーケンステーブルの再生順序を示すポインタ 「次のシーケンスアドレス」を変更するだけでよく、ビ

デオシーケンスを消去する場合も、「次のシーケンスア ドレス」の接続を変え、消去したいビデオシーケンスの シーケンステーブルをポインタからはずすようにすれば よい。

【0032】また、1つのビデオシーケンス内での再生 順序の変更や消去も同様にセクタテーブルの再生順序を 示すポインタ「次の領域のアドレス」を変更するだけで よい。さらに、通常はメディア上で連続した領域に記録 されているデータには1つのセクタテーブルが対応する テーブルのデータを変更すれば、セクタ単位で任意のデ 一夕の再生順序の変更や消去が可能になる。

【0033】図9は、本発明による記録再生装置の他の 実施例(請求項2,6)を示す図で、動画像記録再生装 置の他の実施例を示す図である。図中、8は高能率符号 化器、9は高能率復号器で、その他、図1と同じ作用を する部分は同一の符号を付してある。 高能率符号化器 8 では入力データを高能率に符号化し、符号化データを記 録符号化器1に出力する。また、高能率復号器9ではメ モリ5から入力される符号化データを復号して画像デー タを出力する。図1の実施例と図9の実施例では、記録 符号化器1の入力データが、図1の実施例では入力画像 データそのものであるが、図9の実施例では高能率符号 化したデータであり、また、メモリ5に蓄積されるデー タも、図1の実施例では出力画像データそのものである が、図9の実施例では高能率符号化されたデータである 点が異なるが、その他の動作は同一である。

【0034】一般に、入力データを高能率符号化する と、符号化データ量は入力データ量よりも非常に小さく なるため、図9の実施例の場合、メモリ5の容量を図1 の実施例より小さくすることができる。なお、本実施例 で用いたメモリ部に記録するデータは一例であり、これ に限定するものではない。また、本実施例では、復号器 にデータを蓄積するためのメモリを備えているが、高能 率に符号化する記録再生部は符号化器に備えてある大容 量のメモリを代わりに用いれば、データを蓄積するため だけのメモリは不要になる。また、本実施例は動画像記 録再生装置であるが、音声記録再生装置も同様の構成で 実現できる。

【0035】このように、本発明による記録再生装置 は、再生側にメモリを備え、不連続に記録されているデ ータを連続して再生する場合には、予めメモリにデータ を格納してから再生を開始する。不連続なデータにジャ ンプ中はメモリに替えているデータを用いることで連続 した再生画像が得られる。そのため、メディアから読み 出されるデータレートと再生に必要なデータレートが同 一であっても連続再生が可能になる。

[0036]

【発明の効果】以上の説明から明らなかように、本発明 によると、以下のような効果がある。

(1) 請求項1に対応する効果;メディアから読み出し た再生データを蓄えるメモリを備え、メディア上で不連 続な領域に記録されているデータを連続して再生する場 合、メディアから読み出した再生データを前記メモリに 一旦蓄え、不連続な部分をランダムアクセスするのに要 する時間後から再生を開始するので、再生データの出力 開始時にメモリに再生データ又は符号化データが蓄えら れているため、ジャンプ又はランダムアクセスでディス クからデータを読み出せない間も、メモリに蓄えられた が、連続した領域を複数の領域として扱うようにセクタ 10 データを用いて連続再生が可能である。そのため、ディ スクからのデータ読み出し速度は符号化レートと同一で よく、高速なディスクドライブを必要としない。

10

- (2) 請求項2に対応する効果:メディアから読み出し た符号化データを蓄えるメモリを備え、メディア上で不 連続な領域に記録されているデータを連続して再生する 場合、メディアから読み出した符号化データを前配メモ リに一旦蓄え、不連続な部分をランダムアクセスするの に要する時間分の再生データに相当する符号化データが 前記メモリに蓄積された後、復号を開始するので、請求 20 項1と同様な効果を奏する。
  - (3) 請求項3に対応する効果:ビデオシーケンスを管 理する第1のテーブルとビデオシーケンスが記録された メディア上の位置を管理する第2のテーブルを備え、第 1のテーブル及び第2のテーブルを用いて、不連続な部 分にランダムアクセスするのに要する時間を求めるの で、請求項1,2と同様な効果を奏する。
  - (4) 請求項4, 5に対応する効果;前記請求項1~3 と同様の効果を奏する。
  - (5) 請求項6に対応する効果;前記請求項1~3の効 果に加え、高能率符号化器と高能率復号器を設け、入力 データを高能率符号化するので、符号化データ量は入力 データ量よりも非常に小さくなり、メモリの容量を小さ くすることができる。

#### 【図面の簡単な説明】

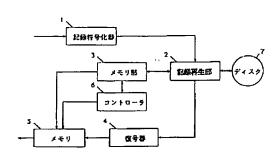
- 【図1】本発明による記録再生装置の一実施例を説明す るための構成図である。
- 【図2】図1におけるメモリ部の構成図である。
- 【図3】図1におけるメモリ部に記録されるデータの一 例を示す図である。
- 【図4】図1におけるメモリ部に記録されるデータとメ ディア上での記録位置との関係を説明する図である。
  - 【図5】本発明における符号化データを記録する場合の メモリ部の動作を示すフローチャートである。
  - 【図6】本発明における再生時のメモリ部及びコントロ ーラの動作を示すフローチャートである。
  - 【図7】本発明における再生時のメモリ部及びコントロ ーラのその他の動作を示すフローチャートである。
  - 【図8】図1におけるメモリ部に記録されるデータのそ の他の例を示す図である。
- 【図9】本発明による記録再生装置の他の実施例を示す

図である。

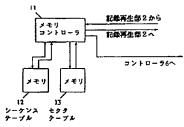
## 【符号の説明】

1…記録符号化器、2…記録再生部、3…メモリ部、4 …復号器、5…メモリ、6…コントローラ、7…ディス ク、8…高能率符号化器、9…高能率復号器、11…メ モリコントローラ、12…メモリ (シーケンステーブ ル)、13…メモリ (セクタテーブル)。

【図1】



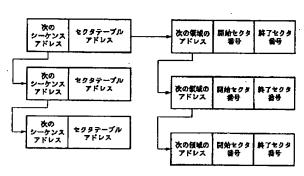
[図2]



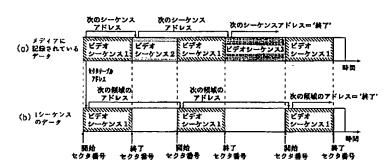
[図3]

シーケンステーブル

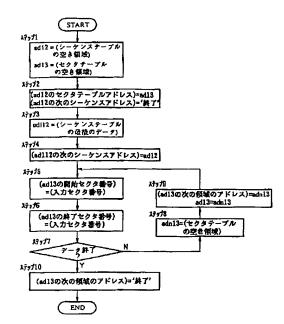
セクタテーブル



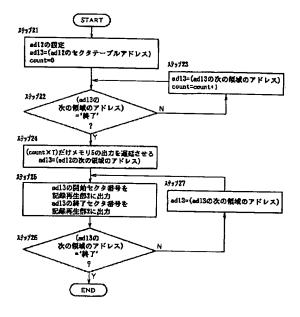
【図4】



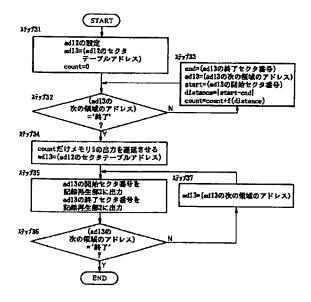




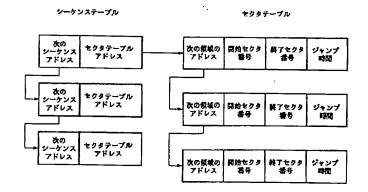
#### 【図6】



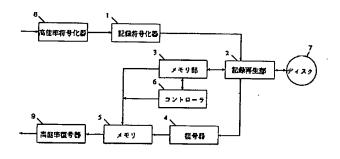
## 【図7】



【図8】



[図9]



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6 識別記号 H 0 4 N 5/92

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

H 0 4 N 5/92

Н